JP 3445986

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2004-120547

(43) Date of publication of application: 15.04.2004

(51)Int.CI.

H04L 12/66

(21)Application number : 2002-283287

(71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO

LTD

(22)Date of filing:

27.09.2002

(72)Inventor: TAKECHI HIDEAKI

KATO HISANORI

TAKEDA HIDETOSHI YAMAMURA TOSHIKI

ILVIIHS IAMAH

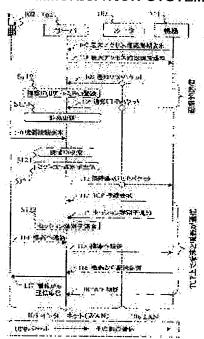
KUNIHIRA TADASHI

(54) SERVER AND DEVICE CONNECTED TO INTERNET AND COMMUNICATION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a communication system in which a device at the side of the internet (WAN) can be easily connected to a device in a LAN at desired timing in a network environment in which the LAN is connected to the WAN.

SOLUTION: A device 101 periodically transmits a UDP (user datagram protocol) packet to a server 104. The server 104 sends a communication as a return packet to the UDP packet when needed to thereby be able to perform a communication to the device 101 beyond a NAT (network address translator). Particularly, the server 104 first sends a connection request 111 to the device 101 with the UDP, the device 101 receives the connection request 111 from the server 104 and performs TCP connection to the server 104. The server 104 controls communications (114 to 117) between a terminal 102 such as a portable telephone set and the device 101 on the established TCP.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

25.03.2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or

application converted registration]
[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3445986

[Date of registration]

27.06.2003

(19)日本国特許庁 (JP)

報(B1)

(川)特許證号

特許第3445986号 (P3445986)

(45)発行日	平成15年9月16	E (2008.9.16)
(40) 761 1 H	~ W172-L- Q 12 17	

(24)發錄日	平成15年6月27日(2003.6.27)
---------	-----------------------

(51) Int.CL'	徽別 紀号	PI		
H04L 12/56		H04L	12/56	· · A
# G 0 6 F 13/00	351	G06F	13/00	351Z
HO4L 12/66		H04L	12/66	. B

商求項の数28(全 19 頁)

(21)出願番号	特顯2002-283287(P2002-283287)	(73)特許推者	000005821 松下電器産業株式会社
(22)出験日	平成14年9月27日(2002.9.27)	(72)発明者	大阪府門真作大字門真1006等地 武城 勞明
審查請求日	平成15年3月25日(2003.3,25)		大阪府門真市大字門真1006番地 松下電 獨産業株式会社内
早期審查対象出額		(72)発明者	加菲 尚傳 大阪府門京市大字門真1006番炮 松下電 器産業株式会社内
		(72)発明者	武田 英俊 大阪府門真巾大字門真1006番地 松下龟 器座業株式会社内
		(74)代理人	100062144 弁理士 青山 葆 (外1名)
		答查官	中木 努
			最終質に続く

(54) 【発明の名称】 インターネットに接続するサーバ、機器および通信システム

(52)【特許請求の範囲】

【論求項1】 インターネットに接続された少なくとも 1つの機器と、インターネットに接続可能な少なくとも 1つの鑑束との間の通信を転送する。 インターネットに 接続されたサーバであって、

前記機器からの定期的な通知パケットを受信し、 前記端末からの前記機器に対する転送要求があった場 合、前記通知バケットの応答として接続要求バケットを 前記機器に送信し、

へ送信されたTCP接続要求を受諾し、

TCP接続確立後、そのTCP接続上で前記總末と前記 機器間の通信を転送することを特徴とするサーバ。

【論求項2】 前記サーバは、前記端末から機器 I Dを 含んだHTTPリクエストにより前記機器に対する転送 要求を受信し.

前記端末と前記機器の間の通信の転送を、前記端末から のHTTPリクエストを前記機器から張られたTCP接 議上に転送し、前記機器から前記TCP接続を通じて受 信したHTTPレスポンスを端末へ転送することにより 行なうことを特徴とする請求項】記載のサーバ。

【請求項3】 前記サーバは、少なくとも1つの端末か ら複数の転送要求を受信することができ、前記端末から 前記機器に対する複数の転送要求があった場合に、各々 該接続要求<u>バケット</u>に応答して前記機器から前記サーバ 10 に一意なセッション識別子を生成して前記接続要求<u>バケ</u> ットにより機器に運知し、

> 前記接続要求パケットに応答して前記機器から前記サー バへ送信されたTCP接続要求を受諾してTCP接続を 確立し、該確立したTCP接続上で前記機器から送信さ れるセッション識別子を受信し、そのTCP接続に前記

受信したセッション議別子を対応付けることで、前記編 末からの複数の接続要求に対して複数のTCP接続を各 々対応付け、

前記端末がセッション識別子を指定して接続を要求し、 且つ、該指定されたセッション識別子に対応付けられた TCP接続が確立済みの場合に、前記端末からの通信を その確立済みのTCP接続上で転送することにより、セッション識別子毎に並列して通信内容の転送を行うこと を特徴とする語求項1記載のサーバ。

[語求項4] 前記サーバは、複数の機器に対し、機器 10 毎に最終アクセス時刻を記録する記憶手段を備え、前記機器からの定期的な通知バケットを受信したときに、前記最終アクセス時刻を該受信時刻で更新し、前記端末から前記機器に対する転送要求があった際に、前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が所定期間を超えている場合は該接続要求を拒否し、その差が所定期間以下の場合は前記通知バケットの応答として接続要求バケットを前記機器に送ることを特徴とする語求項1記載のサーバ。

【語求項5】 前記サーバは、複数の機器に対し、機器 20 毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を備え、 前記機器に予め最大アクセス確認週期情報を送信し、 前記機器からの定期的な通知バケットを受信したとき に、最終アクセス時刻を該通知バケットの受信時刻で更 新し、

前記端末から前記機器に対する転送要求があった際に、 前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が最大ア クセス確認周期情報が示す値を超えた場合は、前記接続 要求を鉅否し、その差が最大アクセス確認周期情報が示 す値以下の場合は、前記通知パケットの応答として接続 30 要求パケットを前記機器に送ることを特徴とする請求項 1記載のサーバ。

【語求項6】 前記サーバは、サーバ証明書を保持し、通信を暗号化および復号化する暗号通信手段を構え、前記端末と前記機器の間で秘密情報を転送する際、予め前記端末にサーバ証明書を送信し、

前記機器により確立されたTCP接続を介して前記端末から前記機器へ秘密情報を転送する際は、前記端末から暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記機器に 40 決信し、

前記機器により確立されたTCP接続を介して前記機器 から前記端末へ秘密情報を転送する際は、前記機器から 暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段で復 号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記端末に 送信することを特徴とする語文項1記載のサーバ。

【請求項7】 前記サーバは、サーバ証明書を保持し、 通信を暗号化および復号化する暗号通信手段を構え、 前記端末と前記機器の間で秘密情報を転送する際、予め 前記端末と前記機器に各々サーバ証明書を送信し、 前記館立されたTCP接続を介して前記端末から前記機 器へ秘密情報を転送する際は、前記端末から暗号化され た秘密情報を受信して前記暗号通信手段で復号化した 後。前記暗号通信手段で暗号化して前記機器に送信し、 前記機器により確立されたTCP接続を介して前記機器 から前記端末へ秘密情報を転送する際は、前記機器から 暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段で復 号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記端末に 送信することを特徴とする語求項1記載のサーバ。

【請求項8】 インターネットに接続されたサーバと連信する、インターネットに接続された機器であって、前記サーバに定期的に通知バケットを送信し、前記サーバから接続要求バケットを受信した場合。前記サーバに対してTCP接続要求を送信し、TCP接続後、そのTCP接続上で前記サーバと通信す

【語求項9】 前記機器は、前記TCP接続上での前記 サーバとの通信を、前記サーバからHTTPリクエスト を受信し、前記サーバへHTTPレスポンスを送信する ことにより行なうことを特徴とする語求項8記載の機 来

ることを特徴とする機器。

【詰求項10】 前記機器は、Webサーバモジュールと転送モジュールを増え.

前記We b サーバモジュールは、前記転送モジュールからHTTPリクエストを受信してHTTPレスポンスを 返信し、

前記転送モジュールは、前記サーバから前記接続要求<u>パケット</u>を受信した際は前記サーバに対してTGP接続要求を送信してTCP接続を確立し、そのTGP接続上で前記サーバからHTTPリクエストを受信して前記We bサーバに転送し、前記WebサーバからHTTPレスボンスを受信して前記サーバに前記TCP接続上で転送することを特徴とする請求項9記載の機器。

【語求項11】 前記機器は、前記サーバからセッション識別子を伴った接続要求バケットを受信した場合、前記サーバに対してTCP接続を確立し、その確立したTCP接続上で前記セッション識別子をサーバに送信し、前記TCP接続確立後は、前記TCP接続上で前記サーバと通信することを特徴とする請求項8記載の機器。

高 【請求項12】 前記機器は、前記サーバから最大アクセス確認周期情報を予め受信して前記機器内に保存しておき、前記最大アクセス確認周期情報が示す周期より短い周期で定期的に通知バケットを送信することを特徴とする請求項8記載の機器。

【請求項】3 】 前記機器は、通信を暗号化および後号 化する暗号通信手段を備え。

前記サーバと秘密情報の送受信を確立したTCP接続上 で暗号運信手段により暗号化して行うことを特徴とする 請求項8記載の機器。

50 【請求項14】 前記機器は、サーバ証明書を検証する

手段と通信を暗号化および復号化する暗号通信手段を備 *≹*...

前記サーバからサーバ証明書を受信し、

前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サーバ証明書を 認証して正規であることを確認した後に前記確立したT CP接続上で暗号通信手段により暗号化して行うことを 特徴とする請求項8記載の機器。

【請求項15】 インターネットに接続された少なくと 61つの機器と、インターネットに接続可能な少なくと も1つの端末との間の通信を、インターネットに接続さ 10 れたサーバを介して転送する運信システムであって、 前記機器は前記サーバに定期的に通知バケットを送り、 前記サーバは前記端末から前記機器に対する転送要求が あった場合、前記通知バケットの応答として接続要求バ ケットを前記機器に送り、

前記機器は、前記サーバから接続要求バケットを受信し た場合、前記サーバに対してTCP接続要求を送信し、 前記サーバは、前記接続要求バケットに応答して前記機 器から前記サーバへ送信されたTCP接続要求を完諾 し、これによりTCP接続を確立し、

前記サーバは、前記TCP接続確立後、そのTCP接続 上で前記端末と前記機器の間の通信を転送することを特 欲とする通信システム。

【請求項16】 前記端末は前記サーバに対し機器 1 D を含んだHTTPリクエストを送信することにより前記 機器に対する転送要求を行い、

前記サーバは前記端末と前記機器の間の通信を転送する 際に、前記端末からのHTTPリクエストを前記機器か ち張られたTCP接続上に転送し、

前記機器は転送された前記HTTPリクエストを処理し て、それに対するHTTPレスポンスを前記TCP接続 上で前記サーバへ応答し、

前記サーバは該HTTPレスポンスを端末へ転送するこ とを特徴とする語求項15記載の通信システム。

【請求項17】 前記サーバは、少なくとも1つの編末 から複数の転送要求を受信することができ、前記端末か ら前記機器に対する複数の転送要求があった場合に、各 々に一意なセッション識別子を生成し、萌記接続要求バ ケットにより前記機器に追知し、

接続要求パケットを受信した場合、前記サーバに対して TCP接続を確立し、その確立したTCP接続上で前記 セッション識別子をサーバに送信し、前記TCP接続確 立後は、前記TCP接続上で前記サーバと通信し、

前記サーバは、前記接続要求パケットに応答して前記機 器から前記サーバへ送信されたTCP接続要求を受諾し てTCP接続を確立し、前記TCP接続上で前記機器か ら送信されるセッション識別子を受信し、前記TCP接 続に前記受信されたセッション識別子を対応付けること で、前記幾末からの複数の接続要求に対して複数のTC 59 暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号

P接続を各々対応付け、

前記サーバは、前記端末がセッション識別子を指定して 接続を要求し、且つ、該能定されたセッション識別子に 対応付けられたTCP接続が確立済みの場合、前記確立 済みのTCP接続上で前記端末からの通信を転送するこ とにより、セッション識別子毎に並列して運信内容の転 送を行うことを特徴とする請求項15記載の通信システ

【請求項18】 前記サーバは、複数の機器に対し、機 器毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を構え、 前記サーバは、前記機器に予め最大アクセス確認周期情 報を送信し、

前記機器は、その最大アクセス確認周期情報を受信して 内部に保存しておき、前記最大アクセス確認周期情報が 示す周期よりも短い周期で定期的に通知パケットを送信 ₽.

前記サーバは、前記機器から通知バケットを受信した際 に最終アクセス時刻を通知バケットの受信時刻で更新

前記サーバは、前記端末から前記機器に対する転送要求 があった際に、前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻 との差が最大アクセス確認周期情報が示す周期を超えて いる場合は前記接続要求を拒否し、その差が最大アクセ ス確認周期情報が示す周期以下の場合は、前記通知パケ <u>ット</u>の応答として接続要求<u>バケット</u>を前記機器に送信す ることを特徴とする請求項15記載の通信システム。 【語求項19】 前記サーバは、サーバ証明書を保持 し、通信を暗号化ねよび復号化する暗号通信手段を借

前記端末は、サーバ証明書を検証する手段と通信を暗号 化および復号化する暗号通信手段とを備え、

前記機器は、通信を暗号化および復号化する暗号通信手 段を備え、

前記サーバは、前記鑑末と前記機器の間で秘密情報を転 送する際、予め前記端末にサーバ証明書を送信し、 前記端末は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サ

一バ証明書を認証して正規であることを確認した後に暗 号通信手段により暗号化して行い、

前記機器は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記確 前記機器は、前記サーバからセッション識別子を伴った。40 立されたTCP接続で暗号通信手段により暗号化して行

> 前記サーバは、前記確立されたTCP接続を介して前記 端末から前記機器へ秘密情報を転送する際は、前記端末 から暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段 で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記機 器に送信し、

> 前記サーバは、前記機器により確立されたTCP接続を 介して前記機器から前記端末へ秘密情報を転送する際 は、前記機器から暗号化された秘密情報を受信して前記

化して前記端末に送信することを特徴とする請求項15 記載の通信システム。

【請求項20】 前記サーバは、サーバ証明書を保持 し、通信を暗号化および復号化する暗号通信手段を備

前記端末は、サーバ証明書を検証する手段と通信を暗号 化および復号化する暗号通信手段を備え、

前記機器は、サーバ証明書を検証する手段と通信を暗号 化および復号化する暗号通信季段を備え、

前記サーバは、前記鑑末と前記機器の間で秘密情報を転 10 記サーバと通信することを特徴とする機器。 送する際、予め前記端末と前記機器に各々サーバ証明書 を送信し、

前記端末は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サ ーバ証明書を認証して正規であることを確認した後に暗 号通信手段により暗号化して行い、

前記機器は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サ 一バ証明書を認証して正規であることを確認した後に前 記機器が確立したTCP接続上で暗号通信手段により暗 号化して行い。

前記サーバは、前記機器により確立されたTCP接続を 20 介して前記機末から前記機器へ秘密情報を転送する際 は、前記蟾末から暗号化された秘密情報を受信して前記 暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号 化して前記機器に送信し、

前記サーバは、前記機器により確立されたTCP接続を 介して前記機器から前記端末へ秘密情報を転送する際 は、前記銭器から暗号化された秘密情報を受信して前記 暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号 化して商記機末に送信することを特徴とする請求項15 記載の連信システム。

【論求項21】 インターネットに接続された少なくと も1つの機器と、インターネットに接続可能な少なくと 61つの端末との間の通信を転送する。 インターネット に接続されたサーバであって、

複数の機器に対し、機器毎に最終アクセス時間を記録す る記憶手段を備え、

前記機器から第1及び第2の通知パケットを定期的に受

前記機器から第1の通知パケットを受信したときは、最 の通知パケットを受信したときは、最終アクセス時刻を

前記端末から前記機器に対する転送要求があった際に、 前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が所定期 間を超えている場合は前記接続要求を拒否し、その差が 所定期間以下の場合は前記第1及び第2の通知バケット の応答として接続要求パケットを前記機器に送り、

前記接続要求バケットに応答して前記機器から前記サー バへ送信されるTCP接続要求を受諾し、

TCP接続確立後は、前記TCP接続上で前記端末と前 50 採用する通信システムであって、特に、インターネット

記機器の間の通信を転送することを特徴とするサーバ。 【記求項22】 インターネットに接続されたサーバと 通信する、インターネットに接続された機器であって、 前記サーバに第1及び第2の通知バケットを定期的に送 信し、前記第1の運知パケットの送信周期は前記第2の 運知<u>バケット</u>の送信周期より長く、

前記機器は、前記サーバから接続要求バケットを受信し た場合、前記サーバに対してTCP接続要求を送信し、 前記機器はTCP接続が確立後、前記TCP接続上で前

【請求項23】 インターネットに接続された少なくと も1つの機器と、インターネットに接続可能な少なくと も1つの端末との間の通信を、インターネットに接続さ れたサーバが転送する通信システムであって、

前記サーバは、複数の機器に対し、機器毎に最終アクセ ス時間を記録する記憶手段を備え、

前記機器は、前記サーバに第1及び第2の通知バケット を定期的に送り、前記第1の通知パケットの送信周期は 前記第2の通知パケットの送信周期よりも長く、

前記サーバは、機器から第1及び第2の通知パケットを 受信し、前記機器から第1の通知パケットを受信したと きに最終アクセス時刻を受信時刻で更新し、第2の通知 パケットを受信したときには最終アクセス時刻を更新せ 끃.

前記サーバは、前記端末から前記機器に対する転送要求 があった際に、前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻 との差が所定期間を超えている場合は前記接続要求を拒 否し、その差が所定期間以下の場合は、前記第1及び第 2の通知<u>バケット</u>の応答として接続要求<u>バケット</u>を前記 機器に送り、

前記機器は、前記サーバから接続要求バケットを受信し た場合、前記サーバに対してTCP接続要求を送信し、 前記サーバは、前記接続要求パケットに応答して前記機 器から前記サーバへ送信されたTCP接続要求を受錯 し、これによりTCP接続を確立し、

前記サーバは、前記TCP接続が確立後、そのTCP接 続上で前記端末と前記機器の間の通信を転送するととを 特徴とする通信システム。

【諸求項24】 プログラム可能な鉄窗を、請求項1な 終アクセス時刻を受信時刻で更新し、前記機器から第2 40 いしてのいずれか一つ又は21に記載のサーバとして助 作させるためのプログラム。

> 【請求項25】 プログラム可能な装置を、請求項8な いし14のいずれか一つ又は22に記載の機器として動 作させるためのプログラム。

> 【記求項26】 請求項24又は25に記載のプログラ ムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、IPプロトコルを

2003/12/18

上の機器から所望のタイミングでルータを介してローカ ルエリアネットワーク内の機器に対する通信を開始でき る通信システムに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、企業、家庭を問わず、Network Ad dress Translation機能(以下「NAT」と称す。)ま たはNetwork Address Port Translation機能(以下「N APT」と称す。) を搭載するルータによりローカルエ リアネットワーク(以下「LAN」と称す。)とインタ ーネットを接続することが一般化している。

【0003】インターネットに接続された機器間で通信 を行なう場合、世界中で一意に割り当てられたグローバ ルIPアドレスが使用される。一方で、インターネット に接続される機器数の急増によりグローバルIPアドレ スは不足する傾向にある。そのため、インターネットに 直接接続されない組織内や家庭内のLANにおいては、 RFC1918で規定されたLAN内でのみ一意なプラ イベート!Pアドレスが使用されることが多い。プライ ベート!Pアドレスはインターネット上において一意的 なアドレスでないため、そのままではプライベート!P アドレスを持つ機器はインターネットに接続された機器 と通信を行うことができない。NATまたはNAPT機 **飽はこの問題を解決し、プライベート I Pアドレスを割** り当てられた機器がインターネット経由で通信を行なえ るよう、グローバルIPアドレスとプライベートIPア ドレスの相互変換機能を提供する。

【0004】以下で、NAT機能の仕組みを図8の通信 シーケンス図に沿って説明する。 LAN711はルータ 703を介してインターネット712に接続されてい る。機器701はLAN711に接続され、サーバ70 2はインターネット712に接続されている。機器70 1の I Pアドレスはプライベート | Pアドレス"192.16 8.1.2 であり、サーバ702の IPアドレスはグローバ ルIPアドレス"4.17.168.5"であるとする。ルータ7 () 3のインターネット側アドレスはグローバル [Pアドレ ス"202,224,159,142"であるとする。ルータ?03のイ ンターネット側アドレスは説明の便宜上1つしかないと

【0005】上記ネットワーク機成において、機器70 1がサーバ702と通信を開始するためには、機器70 1は、まず!Pバケット704をLAN711に送出す る。【アパケット704には送受信先を特定するため に、ソース!Pアドレス (以下「SA」と称す。) 、デ ィスティネーション『Pアドレス(以下「DA」と称 す。)、ソースポート(以下「SP」と称す。)、ディ スティネーションポート(以下「DP」と称す。)を各 々保存するフィールドと、任意の情報を選ぶためのペイ ロードとが含まれる。

【0006】次に、1Pバケット704の宛先がグロー

ータ703は、IPパケット704を往路変換708を 行なって [Pパケット705としてインターネット71] 2に転送する。往路変換708においては、IPバケッ ト704のSAフィールド内のプライベート!Pアドレ ス"192,168,1,2"を、ルータ703のインターネット側 のグローバル [Pアドレス"202,224,159,142"に置換す る。この際、ルータ703は、IPバケット704のS A"197.168.1.2"と I Pパケット705のDA"4.17.16 8.6"の組を、図8(り)に示すようなルータ703内部 に保持されるNATテーブル713に保存する。

10

【0007】変換708の結果、IPバケット705は グローバル!Pアドレスのみを含んだ。インターネット 上で転送が可能なパケットとなる。そのため!Pバケッ ト705は目的のサーバ702に転送され、サーバ70 2でパケット応答処理 (S710) が行なわれ。応答の IPパケット?06がルータ?03に返信される。パケ ット応答処理(S710)においてパケットのSAとD Aの値は交換される。

【0008】ルータ703は!Pバケット706を受信 すると、NATテーブル?13との比較を行なろ、比較 により、IPパケット706のDAはIPアドレス70 5のSAと一致することから、ルータ703が送出した バケットに対する応答であることを確認し、その結果、 復路変換709を行なう。

【9009】復路変換709において、ルータ703 は、IPパケット706のDAフィールド内のグローバ ル I Pアドレス"202.224.159.142"を、i Pバケット? 06のSAフィールド内のIPアドレス~4.17.168.6"に 基いてNATテーブル713に保存されていた機器70 1のIPアドレス"192,168,1,2"に置換し、IPパケッ ト707としてLAN711へ転送する。これにより! Pバケット70?は機器701に送信され、機器701 ではIPパケット704のレスポンスとして受信され

【0010】NATテーブル713は通信を行なってい る間保持され、通信が完了すると破棄される。通信完了 の制定は通常、TCPバケットの場合はsynバケット の検出または通信が行なわれない時間によるタイムアウ トにより行なわれ、UDPバケットではタイムアウトに より行なわれる。以上により、LAN上のサーバ?0.2 とインターネット上の銭器701間で通信が可能とな

【OOll】以上の様に、NAT機能を持つルータによ り、LAN上の機器とインターネット上の機器の通信が 可能となる一方、NATの仕組みでは、LAN上の複数 の機器が同時にインターネット上の機器と通信を行なう ためには、同時に運信する機器と同じ数だけのグローバ ルIPアドレスをNATルータに割り当てる必要があ り、グローバルIPアドレスの削減効果が小さくなる。 バル【Pアドレス"4.17.168.6"であることを検出したル 50 この様な課題を解決するためにNATの機能を拡張した

http://www6.ipdl.jpo.go.jp/tjcontentdb.ipdl?N0000=20&N0400=image/gif&N0401=/...

NAPT機能がある。

【0012】以下で、NAPT機能の仕組みを図9の通 信シーケンス図に沿って説明する。但し、図8のNAT と同様の動作については説明を略する。NATではIP パケットのIPアドレスの変換のみを行なったが、NA PTにおいてはポートの変換も同時に行なう。すなわ ち、図9の往路変換808において、NATと同様の変 換処理に加え、ルータ803が現在使用していないボー ト番号 (ここでは「100」とする。) を選び、 [Pパ ケット804のSP(とこでは「1」とする。)の内容に 10 置き換えて I Pバケット 8 0 5 に変換する。この際、ル ータ803は、IPパケット804のSA~192,158.1。 アとIPバケット805のDA~4.17.168.6"の組に加 え、【Pパケット804のSP(1)とそれを置換した ルータ803のポート (100) の組をルータ803内 部のNAPTテーブル813 (図9(b)参照) に保存 する。

[0013] ルータ803は [Pパケット806を受信 すると、受信パケットの内容とテーブル813との比較 を行なう。比較した結果、受信した I Pバケット806 のDAが!Pアドレス805のSAと一致し、IPパケ ット806のDPが!Pアドレス805のSPと一致す れば、受信したパケット806がルータ803が送出し たパケット805に対する庇答であることを確認し、そ の結果、復踏変換809を行なう。復路変換809にお いてはNATの動作に加え、IPパケット806のDP (ここでは「100」)の内容を保存してあった。1Pバケ ット804のSP (ここでは「1」) に置き換え、1P パケット807に変換する。これにより、LAN上の鐵 器801とインターネット上の<u>サーバ</u>802間で通信が 可能となる。上記のNAPT機能によれば、LAN側か ら複数の機器が同時に通信する場合でも、機器801か ちの通信をルータのボート番号により区別することがで き 従ってルータ803のグローバル [Pアドレスが] つだけであっても、ルータのボートの数だけ同時に通信 を行なうことが可能となる。

【りり14】以上の様に、NATまたはNAPT技術によれば、プライベート I P アドレスを持つLAN内の銭器からインターネット上のサーバに接続することは容易に可能である。一方で、プライベート I P アドレスを持つしるN内の機器に、インターネット上の機器から望む時に自由に接続することが容易でなく、このため例えば、携帯電話からインターネット経由で、家庭内の家電機器に接続して制御するような機能の実現は難しかった。これは、しAN内の機器がプライベート I P アドレスを持つ上、インターネット上の機器からはプライベート I P アドレス宛でにパケットを送出することができないためである。この様な課題を解決するために例えば静的NATまたはボートフォワーディングと呼ばれる機能がある。

【1015】静的NAT機能においては、ユーザは予めルータに静的NATテーブルを設定する必要がある。静的NATテーブルのエントリは、接続したいしAN内の機器の!Pアドレスとボート、及びルータの任意の空いているボートからなる。ユーザはインターネットからしAN内の機器に接続したい場合は、ユーザの端末から、ルータのグローバル!Pアドレスと静的NATテーブルに設定されたボートの組を指定してバケット送信を行なう。ルータは、ユーザの端末から受信したバケットの内

12

容を、予め設定してあった静的NATテーブルのエントリと照合して、パケットの送信先をエントリ内のLAN内の概器のIPアドレスとボートに置換して転送する。 【0016】

【発明が解決しようとする課題】以上の静的NATによ り、インターネット上の機器からLAN内の機器に対し 通信が可能になる。しかし、静的NATには、予めユー ザが静的NATテーブルを設定しておく必要があり、そ の設定内容がIPアドレスの知識のないエンドユーザに とって複雑であるという問題があった。また、ルータの グローバル主皇がPPPやDHCPプロトコルにより助 的に割り振られている場合に、そのアドレスをユーザが 把握することが難しく、接続先を特定できないという課 題があった。さらに、外部からのパケットをLAN内に 転送するためにセキュリティが低下すること、ユーザの 管理するルータが!SPのプライベートアドレスのネッ トワークに接続されている場合などNATが多段になっ ている場合にはISPのルータの静的NAT設定も行な わなければインターネットから通信が行なえないことな ど、多くの課題があった。

3 【0017】以上説明した様に、ブライベート【Pアドレスを持つLAN内の機器からインターネット上の機器に接続することは容易だが、ブライベート【Pアドレスを持つLAN内の機器に、インターネット上の機器から望む時に目由に接続することが容易でなかった。このため例えば、PC(パーソナルコンピュータ)や携帯電話からインターネット経由で、家庭内のPCや家電機器に接続して制御するような機能の実現は難しかった。

[0018]本発明は上記の課題を解決することを目的とする。すなわち、本発明はプライベート [Pアドレス]を持つLAN内の機器に対しインターネット上の機器から望む時に自由に通信できる方法を提供する。特に、その場合に、ユーザがルータに対して事前に複雑な設定を行なって起く必要がなく。また、ルータのインターネット側アドレスが勤的に割り振られている場合でも容易に通信先機器を指定でき、またNATルータが多級の場合でも、前述の通信を実現できる方法を提供する。

[0019]

【課題を解決するための手段】本発明に係る第1の通信 システムは、インターネットに接続された少なくとも1 50 つの機器と、インターネットに接続可能な少なくとも1

13

つの端末との間の通信を、インターネットに接続された サーバを介して転送する通信システムである。その通信 システムにおいてサーバ及び機器は次にように動作す る。

【0020】機器はサーバに定期的に通知バケットを送 り、サーバは端末から機器に対する転送要求があった場 合、通知<u>バケット</u>の応答として接続要求<u>バケット</u>を前記 機器に送る。機器は、サーバから接続要求パケットを受 信した場合、サーバに対してTCP接続要求を送信す る。サーバは、接続要求バケットに応答して機器からサ 10 ーバへ送信されたTCP接続要求を受諾し、これにより TCP接続を確立する。サーバは、TCP接続確立後、 そのTCP接続上で端末と機器の間の通信を転送する。 【りり21】第1の通信システムによれば、サーバから 機器に送信される接続要求パケットは機器からの通知パ ケットの応答として送信されるため、機器がNAT機能 を鑑載したルータによってインターネットに接続されて いる場合でも、接続要求<u>バケット</u>を静的NAT設定無し にルータを越えて繊器に届けることができる。またTC P接続の確立時に機器からサーバに対して接続要求が行 われるため、やはり静的NAT設定を無しにTCP接続 を確立することが出来る。これによりサーバと機器の間 に何時でも望むときにTCP接続を確立することがで き、このTCP接続上でサーバが通信の転送を行うこと により、端末からNATルータの有無に関わらず何時で も望む時にLANに接続された機器と通信を行うことが 可能となる。さらに本発明は、通信の転送を行わない期 間は負荷の軽いバケットを用い、通信の転送を行う期間 は通信の信頼性が高いTCP接続を用いるため、サーバ の負荷を軽くしながら信頼性有る通信を実現することが できる。

【0022】本発明に係る第2の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作す る。端末はサーバに対し機器IDを含んだHTTPリク エストを送信することにより機器に対する転送要求を行 う。サーバは端末と機器の間の通信を転送する際に、蝗 末からのHTTPリクエストを機器から張られたTCP 接続上に転送する。機器は転送されたHTTPリクエス トを処理して、それに対するHTTPレスポンスをTC P接続上でサーバへ応答する。サーバは月丁TPレスポ 40 ンスを鑑末へ転送する。第2の通信システムによれば、 既存のWebブラウザを装備した端末から、NATルー タの有無に関わらず何時でも望む時に LANに接続され た機器とHTTPによる通信を行うことが可能となる。 【0023】上記の第2の道信システムにおいて、機器 はWebサーバモジュールと転送モジュールを構えても よい。webサーバモジュールは、転送モジュールから HTTPリクエストを受信してHTTPレスポンスを返 信する。転送モジュールは、サーバから接続要求バケッ

してTCP接続を確立し、そのTCP接続上でサーバからHTTPリクエストを受信してWebサーバに転送 し、WebサーバからHTTPレスポンスを受信してサーバにTCP接続上で転送する。

14

【0024】これによれば、既存のWebブラウザを装備した端末から、NATルータの有無に関わらず同時でも望む時にLANに接続された機器とHTTPによる通信を行うことが可能となるうえ、既存のWebサーバモジュールを機器に実装することができる。

【10025】本発明に係る第3の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作す る。

【りり26】サーバは、少なくとも1つの端末から復数 の転送要求を受信することができ、端末から機器に対す る複数の転送要求があった場合に、各々に一意なセッシ ョン識別子を生成し、接続要求<u>バケット</u>により機器に通 知する。機器は、サーバからセッション識別子を伴った 接続要求バケットを受信した場合、サーバに対してTC P接続を確立し、その確立したTCP接続上でセッショ ン識別子をサーバに送信し、TCP接続確立後は、TC P接続上でサーバと通信する。サーバは、接続要求パケ ットに応答して機器からサーバへ送信されたTCP接続 要求を受諾してTCP接続を確立し、TCP接続上で機 器から送信されるセッション識別子を受信し、TCP接 続に受信されたセッション識別子を対応付けることで、 端末からの複数の接続要求に対して複数のTCP接続を 各々対応付ける。サーバは、端末がセッション識別子を 指定して接続を要求し、且つ、指定されたセッション談 別子に対応付けられたTCP接続が確立済みの場合、確 立済みのTCP接続上で端末からの通信を転送すること により、セッション識別子毎に並列して通信内容の転送 を行う。

【0027】第3の通信システムによれば、サーバと機 器の間に複数のTCP接続を確立することができ、その 級の個々のTCP接続上の通信内容を別々のセッション IDで管理することで、内容を混合して一貫性を無くす ことなく、端末から機器に対しセッションID毎に並列 した通信を行うことが可能となる。

[0028]第1の通信システムにおいてサーバは複数の機器に対し、機器毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を備え、次のように動作してもよい。サーバは、機器からの定期的な通知バケットを受信したときに、最終アクセス時刻を通知バケットの受信時刻で更新する。そして、端末から機器に対する転送要求があった際に、機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が所定値を超えた場合は、緩続要求を拒否する。その差が所定値以下の場合は、通知バケットの応答として接続要求バケットを前記機器に送る。

信する。転送モジュールは、サーバから接続要求<u>バケッ</u> 【りり29】これによれば、機器が動作して通信可能な 上を受信した際はサーバに対してTCP接続要求を送信 50 ことが總末からサーバに接続要求があった際に直ちに確

認できるため。通信不可能な場合に端末に対する拒否の 応答が高速に出来、また機器の I Pアドレスが I SPに よって動的に割り当てられており、かつ銭器の電源所な どにより、サーバに登録された銭器の I Pアドレスが既 に関係無い別の機器に割り当てられた場合でも、誤って 関係の無い別の機器に接続要求を行うととを回避でき え

【0030】本発明に係る第4の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作する。

【① 031】サーバは、複数の機器に対し、機器毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を備える。サーバは、機器に予め最大アクセス確認回期情報を送信する。 機器は、その最大アクセス確認回期情報を送信する。 機器は、その最大アクセス確認回期情報を受信して内部に保存して対き、最大アクセス確認周期情報が示す回期よりも短い周期で定期的に通知パケットを送信する。サーバは、機器から通知パケットを受信した際に最終アクセス時刻を通知パケットの受信時刻で更新する。サーバは、端末から機器に対する転送要求があった際に、機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が最大アクセス確認周期情報が示す周期以下の場合は、通知パケットの応答として接続要求パケットを前記機器に送信する。

【① 032】第4の連信システムによれば、機器が動作して通信可能なととが端末からサーバに接続要求があった際に直ちに確認できるため、通信不可能な場合に端末に対する距否の応答が高速に出来、また機器の【Pアドレスが【SPによって動的に割り当てられており、かつ機器の電源断などにより、サーバに登録された機器の【Pアドレスが既に関係無い別の機器に割り当てられた場合でも、誤って関係の無い別の機器に接続要求を行うことを回避できる。さらに、サーバから機器に予め最大アクセス確認周期情報を指定することで機器が通信可能な状態であることを確認する通知バケットの受信負荷と通信不可能なことを検出するまでの時間をトレードオフによって自由に調整することが可能となる。

【0033】本発明に係る第5の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作する。

は、サーバと秘密情報の送受信を、確立されたTCP接続で暗号通信手段により暗号化して行う。サーバは、確立されたTCP接続を介して端末から機器へ秘密情報を受信して暗号通信手段で復号化した後、暗号通信手段で暗号化して機器に送信する。または、機器により確立されたTCP接続を介して機器から端末へ秘密情報を受信して暗号通信手段で復号化した後、暗号通信手段で暗号化して前記端15 末に送信する。

【0035】第5の通信システムによれば、蟾末と級器の間で秘密に通信を行うことが出来、さらに蟾末から接続先を認証するためのサーバ証明者が各級器に不要でサーバに1種類で良いなど特に効果がある。

【0036】本発明に係る第6の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作す る。

【0037】サーバは、サーバ証明書を保持し、通信を 暗号化および復号化する暗号通信手段を信える。端末 は、サーバ証明書を検証する季段と通信を略号化および 復号化する暗号通信手段を備える。機器は、サーバ証明 書を検証する手段と通信を暗号化および復号化する暗号 通信手段を備える。サーバは、端末と機器の間で秘密情 報を転送する際、予め前記端末と前記機器に各々サーバ 証明書を送信する。端末は、サーバと秘密情報の送受信 を、サーバ証明書を認証して正規であることを確認した 後に暗号通信手段により暗号化して行う。機器は、サー バと秘密情報の送受信を、サーバ証明書を認証して正規 であることを確認した後に機器が確立したTCP接続上 で暗号運信手段により暗号化して行う。サーバは、機器 により確立されたTCP接続を介して端末から機器へ秘 密情報を転送する際は、端末から暗号化された秘密情報 を受信して暗号通信手段で復号化した後、暗号通信手段 で暗号化して機器に送信する。又は、機器により確立さ れたTCP接続を介して機器から端末へ秘密情報を転送 する際は、機器から暗号化された秘密情報を受信して暗 号通信手段で復号化した後、暗号通信手段で暗号化して 商記端末に送信する。

【0038】第6の通信システムによれば、端末と機器 40 の間で秘密に通信を行うことができ、さらに端末から接 続先を認証するためのサーバ証明書が各機器に不要でサ ーバに1種類で良く、かつ機器から接続先を認証するた めのサーバ証明書も各機器に不要でサーバに1種類で良 いなど特に効果がある。

【0039】本発明に係る第7の通信システムは、インターネットに接続された少なくとも1つの機器と、インターネットに接続可能な少なくとも1つの機末との間の通信を、インターネットに接続されたサーバが転送する通信システムである。その通信システムにおいてサーバ等は次のように動作する。

【①040】サーバは、複数の機器に対し、機器毎に最 終アクセス時間を記録する記憶手段を構える。機器は、 サーバに第1及び第2の通知パケットを定期的に送り、 第1の通知パケットの送信園館は第2の通知パケットの 送信周期よりも長い。サーバは、機器から第1及び第2 の通知パケットを受信し、機器から第1の通知パケット を受信したときに最終アクセス時刻を受信時刻で更新 し、第2の通知パケットを受信したときには最終アクセ ス時刻を更新しない。サーバは、端末から機器に対する 転送要求があった際に、機器の最終アクセス時刻と現在 10 時刻との差が所定期間を超えている場合は接続要求を拒 否し、その差が所定期間以下の場合は、第1及び第2の 通知バケットの応答として接続要求バケットを前記機器 に送る。機器は、サーバから接続要求バケットを受信し た場合、サーバに対してTCP接続要求を送信する。サ ーバは、接続要求パケットに応答して機器からサーバへ 送信されたTCP接続要求を受諾し、これによりTCP 接続を確立する。サーバは、TCP接続が確立後、その TCP接続上で端末と機器間の通信を転送する。

【0041】第7の通信システムによれば、機器が動作 して通信可能なことが端末からサーバに接続要求があっ た際に直ちに確認できるため、通信不可能な場合に端末 に対する拒否の応答が高速に出来、また機器のIPアド レスが「SPによって動的に割り当てられており、かつ 機器の電源断などにより、サーバに登録された機器の1 Pアドレスが既に関係無い別の機器に割り当てられた場 合でも、誤って関係の無い別の機器に接続要求を行うこ とを回避できる。さらに本発明によれば、通知パケット を第1および第2の通知パケットの2種類に区別し、最 終アクセス時間更新を第1の通知パケット受信時に限る 30 ことで、NATルータが接続要求パケットを通知パケッ 上の定答とみなす時間が短いために通知バケットの送信 頻度を高くしなければならない場合でも、サーバにとっ て負荷の高い最終アクセス時間更新の頻度を高くしなく ても良い効果がある。

【1) ()42】上記の通信システムにおけるサーバ、機器 の機能は、コンピュータのようなプログラム可能な装置 で所定のプログラムを実行させることにより実現されて もよい。そのプログラムはコンピュータ読み取り可能な 記録媒体により提供されてもよい。

[0043]

【発明の実施の形態】以下、添付の図面を参照し、本発 明に係る通信システムの実能の形態を詳細に説明する。 【① ①44】 (実施の形態1)図1は本発明の実施の形 騰1の通信システムの通信シーケンスを説明した図であ る。図2は本発明の通信システムのネットワーク接続図 である。本発明の通信システムはローカルエリアネット ワーク (LAN) 106上の畿器とインターネット10 5上の機器間の通信を実現するものであり、LAN1() 6に接続された機器101と、インターネット105上 50 S119では、最終アクセス時刻をエントリに付加し、

に銭続されたサーバ104と、LAN106とインター ネットを接続するルータ103とを含む。インターネッ ト105には通信端末102も接続されている。 【0045】ルータ103はNAPT機能を実装してい

18

る。機器101の1PアドレスはプライベートIPアド レス"192.168,1.2"であり、サーバ104の I Pアドレ スはグローバル【Pアドレス"4.17.168.6"であるとす る。ルータ103のインターネット105側アドレスは 一般にインターネットサービスプロバイダーからDHC PやPPP等のプロトコルにより割り当てられ、動的に 変化するが、この時点でルータ103のインターネット 側アドレスはグローバル I Pアドレス"202,224,159,14 2であるとする。説明の便宜上、ルータ103のインタ ーネット105側アドレスは1つしかないとする。な お、本実施の形態において、 ! Pアドレスは ! Pver4に 進拠している。

【10046】図1を参照し、本実施形態の通信シーケン スを説明する。機器101はまず、サーバ104に対し 最大アクセス確認周期情報要求107を送信する。サー バはこの応答として、最大アクセス確認周期情報通知! 08を送信する。これらの通信107.108はUDP によってもTCPによっても良く、LAN106側に接 続された鎖器101から開始されるため、NAPT銭能 を備えたルータ103を越えて支険なく通信できる。こ こで、最大アクセス確認層期とは、機器101からサー バ104へ送信される通知UDPパケット(後述)の送 信時間間隔の最大値を示すものであり、例えば「5分」 というような値となる。

【0047】次に、機器101は周期的に通知UDPバ ケット109を送信する。この風期は先に取得した最大 アクセス確認層期の値(例えば5分)より小さい間隔で 送られる。通知UDPパケット109は畿器101に固 有に付与された機器識別子である「機器!D」を含む。 通知UDPパケット109はルータ103により、往路 のNAPT変換が行なわれた後インターネット105に 送出され、サーバ104にて受信される。

[10048] 図3の(a). (b) に基々変換される前 後の通知UDPパケットの内容を示す。通知UDPパケ ットの送信周期は、ルータ103がUDPバケットのN 40 APTテーブルをタイムアウトにより破棄する時間より も短く設定する。これによりルータ103には、図9 (b) に示したようなNAPTテーブルがタイムアウト せず継続的に保持される。

【0049】図1に戻り、サーバ104は、通知UDP パケット109を受信すると、ヘッダ内のSA、DA、 S.P. D.Pの各アドレスと機器IDを取り出し、図4に 示すように、とれらの情報を緩器101(機器1D=** 1234") に対応する1組のエントリとしてサーバ内 に登録保存する(ステップS119)。また、ステップ

サーバ104が通知UDPバケット109を受信した時刻を記録する。以後、サーバ104は、通知UDPバケット109を受信するたびにステップS120に示すように機器に対応するエントリの最終アクセス時刻を更新する。また、この際、通知UDPバケット109のヘッダ内のSA、SPの各アドレスが変更されていた場合は、エントリ中のそれらのアドレスの値も更新する。これにより、ルータ103のインターネット(WAN)105側1Pアドレスが動的に割り振られていても、最新のアドレスがエントリに保持される。以上のシーケンス 10の実行により、通信の準備が完了する。

【0050】以上の通信準備が完了している状況で、鑑末102から機器101に対する通信を開始したい場合、端末102は機器101の機器IDをパラメータに指定して、サーバ104に対し機器接続要求110を送信する。なお、機器IDは端末102が予め認識しているものとする。機器接続要求110を受信したサーバ104は、端末102により指定された機器IDを検索キーとして図4に示すテーブルからサーバ内に登録された機器IDを検索し、機器101が登録した対応エントリを得る(ステップS121)。

【0051】次に、サーバ104はエントリ内の最終アクセス時刻を確認し、現在時刻との差が最大アクセス確認期期を超えている場合は機器接続要求110を拒否し、最大アクセス確認期期以下の場合は、ステップS122以後に進んで機器101に接続要求UDPバケット111を送信する。

【0052】とのように最終アクセス時刻を確認することで、機器101が正常に動作し、かつ、ごく最近まで正常に通信できていたか否かが直ちに確認できるため、機器接続要求110の受話可否判定が高速にできる。また、ルータ103のインターネット(WAN)105側1PアドレスはISPによって動的に割り当てられているため、機器101の電源進筋後ある程度時間が経過すると、サーバ104に登録された機器101のIPアドレスが別の機器に割り当てられてしまう場合があるが、この場合でも誤って関係の無い別の機器に接続要求を行うことを防止できる。

【0053】次に、サーバ104は、一意なセッション 識別子を生成してサーバ内に保存する(ステップS12 40 2)。さちに、サーバ104は機器101に対応するエントリかちSA、DA、SP、DPの各アドレスを取得 し、これちを用いてセッション識別子をペイロードに含む接続要求UDPパケット111を送信する。ここで、 接続要求UDPパケット111は通知UDPパケット1 09に対する応答として構成されている。図3(c)に インターネット(WAN)105上に送出された接続要 求UDPパケットの内容を示す。図3(c)に示すパケットのアドレスとボートの値は、それぞれ図3(b)に 示すパケットにおいてアドレスとボートのソースとディ 50

スティネーションの値を入れ替えた値となっている。これにより、接続要求UDPパケット111は通知UDPパケット109の応答パケットであることが分かる。接続要求UDPパケット111は、ルータ103において復路のNAPT変換により図3(c)に示す構成から図3(d)に示す構成に変換され、機器101に転送される。

20

【0054】接続要求UDPパケット111を受信した 機器101は、サーバ104に対してTCP接続要求1 12を送信する。TCP接続要求112についての詳細 な説明は省略するが、syn,ack/syn.ack パケットによって接続を確立する通常のTCP接続確立 手順である。TCP接続要求112はLAN側からWA N側に対して行なわれるものであるため、NAPT機能 を構えたルータ103を超えて支障なくTCP接続を確立することができる。

【0055】以上によりサーバ104と鐵器101の間でTCP接続が確立されたが、UDPバケットはコネクションレス型であるため、そのままではサーバ104において、TCP接続が接続要求UDPバケット111に応えて確立されたか否かの判定ができない。そのために以下で説明する手順が実行される。

【0056】まず、磯器101はそのTCP接続上で、接続要求UDPバケット111により道知されたセッション識別子を、セッション識別子通知113によってサーバへ返送する。サーバ104はセッション識別子を信すると、ステップS123においてセッション識別子が銀器接続要求110により生成されたものであることを検出すると、サーバ104はこのTCP接続を、接続要求110に答えて端末102と磯器101間の通信の転送に使用することを決定する。

【0057】なお、セッション識別子に代えて機器IDを用いてもTCP接続と接続要求UDPパケットを対応付けることはできるが、その場合はサーバ104と機器101の間には同時に複数のTCP接続を確立することができないという問題が生じる。本実能の形態によれば、サーバ104と機器101の間に複数のTCP接続を確立することができ、その際の個々のTCP接続上の連信内容を別々のセッション識別子で管理することで、複数の連信の内容を無秩序に複合してしまうことなく、別々のTCP接続上で各々一貫性を保持した連信の転送を行ない、端末102から機器101に対しセッション識別子毎に並列して複数の適信を行うことが可能となる。

【0058】以上述べた手順により、サーバ104と機器101の間でTCP接続が確立されると、サーバ104はそのTCP接続上で端末102と機器101間の通信の転送を開始する。すなわち、サーバ104は端末102からの通信114を通信115として機器101に

転送し、線器101からの通信116を端末102に通信117として転送する。最後に、通信が完了すると、サーバ104または線器101からTCP切断118を行い、通常のTCP接続の切断を行なって一連のシーケンスが完了する。

【0059】なお、上記のサーバ104による通信の転送は、TCP接続が維持されている間は何度でも繰り返して行なうことが可能であり、これにより端末102と機器101の間で一連の通信を行なうことができる。また。図1では端末104からの通信に対し機器101が 10応答する様子を図示しているが、これに限らず、どの様な手順のプロトコルの通信の転送をもTCP接続が維持されている間に行なうことが可能である。

【0060】以上説明したように本実総の形態によれは、通知UDPバケット109への応答として接続要求UDPバケット11を送ることで、ブライベート!Pアドレスを持つしAN内の機器101に対し、インターネット上の端末102から所望のタイミングで自由に通信を開始できる。これにより、例えば、端末としてインターネットに接続された携帯電話やPDAを用い、機器としてLANに接続された、ビデオ、テレビ、エアコン、冷蔵庫などの家電を用いれば宅外から自由に家電線作を行なうことも可能となる。

【0061】また、本実緒の形態によれば、ルータ103は過常のNAPT動作のみを行なえばよく、静的NA T. 静的NAPT設定等が不要なため、率前にユーザが ルータに対して複雑な設定を行なう必要が無い。

【0062】また、本実館の形態によれば、ルータ103に静的NATを設定せず、機器101に対してWAN側から到達可能なパケットが、機器101が通知UDPパケットを送信している期間にサーバ104から送信されるパケットに限定される。これにより、第3者からの攻撃を受けにくく、セキェリティが向上する。

【0063】また、本実経の形態によれば、LAN内からインターネットに対して周期的に通知UDPバケット 109が送信される。これにより、このバケットがルータ103に対し、いわゆるキーブアライブバケットとして作用し、ルータ103のWAN側接続のPPPやDHCPがタイムアウトすることによってISPから切断されてしまうことを防ぎ、いつでもインターネットから通40信可能な状態に維持するという効果を持つ。

【0064】また、本実能の形態によれば、サーバ104から最大アクセス確認周期情報通知108によって通知UDPパケット109の送信周期の長短を変更することで、サーバにおける通知UDPパケット109の受信負荷と通信不可能なことを検出するまでの時間を、互いにトレードオブして自由に調整することが可能となる。【0065】また、本実施の形態によれば、ルータ103のWAN側IPアドレスが動的に割り振られていても、通知UDPパケット109により周期的に最新のW50

AN側 | Pアドレスがサーバ104に登録されるため、 端末102からは議器 | Dを指定するのみで容易に議器 101を指定して通信ができる。

22

【0066】また、本真館の影像において、負荷の低いUDP連信により連信の準備を行ない、端末102と機器101との通信自体はデータロスしにくく信頼性の高いTCP通信を行なうことが好ましい。これにより、サーバ104の負荷の低さと、端末102と機器101との通信の信頼性を両立することができる。通信を準備する通知UDPバケット109は、ルータ103のNAPTテーブルのタイムアウト以下の間隔で送出する必要があり、送信頻度が高くなるため、UDPバケットとすることによる負荷削減効果が大きく、一方で週期的に送信されるために多少のバケットロスがあっても次回の送信で復帰するために影響が小さいなど、UDPバケットを使用する率に特に利点がある。

【0067】なお、本実館の形態ではNAPTによって 説明したが、ルータ103がNAT動作を行なっている 場合であっても、機器101とサーバ104の動作を変 更することなしに、図1のシーケンスが支踵無く動作す る。また、本実能の影應において、ユーザがNAT機能 を有するルータを用いず、機器101を直接インターネ ット105に接続している場合であっても、機器101 とサーバ104の動作を変更することなしに、図1のシ ーケンスが可能となる。さらに、本実能の形態におい て、ユーザがプライベートIPアドレスを使用するIS Pに加入し、その結果、ユーザのルータとISPのルー タをあわせて多段のNATルータを介してインターネッ トによって接続されている場合でも、その各々の段のル ータにおいて通常のNATまたはNAPT動作が行なわ れ、やはり機器101とサーバ104の動作を変更する ことなしに、図1のシーケンスが支障無く動作する。 【0068】なお、アドレス登録は通知UDPパケット に必須の繊維ではなく、他の手段によってアドレス登録 を行なっても本発明の効果は失われないが、周期的な送 信が必要な、グローバル【Pアドレスを登録するバケッ トとNATテーブルを維持するパケットの2種類を兼用 するため効率が良く、特に好適な構成である。

【0069】なお、セッション識別子は<u>TCP接続要求</u>
112に対しTCP接続を一意に対応付けられる簡優で一意であれば良く、例えばサーバ内で一意でなくとも、 機器 I Dと組み合わせた場合に一意であっても良い。 【0070】なお、本実能の形態では I P versのアドレスを例示して説明したが、I P versのアドレスを用いた場合でも、LAN内からインターネットへのパケットとそのパケットに対する応答は透過するが、インターネットからLAN内へのパケットは透過しないルータやゲートウェイを採用する限りにおいて本発明は同じ効果を有する。

【0071】なお、本真能の影態では端末102はイン

ターネットに直接接続されるように図示されているが、 端末102がLANに接続されていても端末102から 通信を開始する限りにおいてサーバ1 0.4に対する通信 に支障はないため、本発明の効果は同様に発揮される。 さらに、蟾末102に鍛器101と同様の機能を搭載す れば、端末102と機器101がともにLAN内にあっ ても互いに通信を開始することが出来る構成となり、完 全に対称な通信システムを構成できるととは明らかであ

【0072】なお、本真能の形態では機器101からの 16 接続先はサーバ104のみであり、サーバ104が端末 102と機器101間の通信を転送したが、接続要求U DPバケット111により端末102のアドレスを通知 すれば、繊羅101が端末102に対し直接TCP接続 要求 112を送信する機成も可能である。この構成によ れば、端末102と綴器101が直接通信を行なうこと が可能になり、サーバ104の転送負荷が低減されるな ど別の効果がある。

【0073】なお、本真能の影態においてサーバは端末 と機器の通信の転送のみを行ったが、同時にサーバ自身 20 がTCP接続を用いて機器と通信を行うことも可能であ る。とのような構成によればサーバは端末に対して機器 への通信機能を提供すると同時に、機器の設定や監視、 ソフトウェアのアップデートを行うなど機器へのサービ スを提供することも可能である。

[0074] なお、本実能の影態において機器101お よびサーバ104をコンピュータで構成することができ る。その際に、機器101とサーバ104に各々図1の シーケンスを実行させるコンピュータプログラムを作成 配布することができる。これによれば汎用のコンピュー タを用いて宅外からの通信を実現することができる。

【10075】 (実施の形態2) 本発明に係る通信システ ムの別の実施形態を説明する。本実施形態のネットワー ク接続は図2で示したとおりである。アドレス付与も第 1の実施の形態と同じであり、通信シーケンスのみが異 なっている。本実施の形態では端末としてWebブラウ ザを備えたPCや携帯電話を用いており、これを用いて LANに接続された機器101とHTTPによる通信を 行なって操作やコンテンツ取得などを行なうものであ る。

【0076】図5を参照し、本実施形態の通信シーケン スを説明する。機器101はまず、サーバ104に対し 最大アクセス確認周期情報要求407を送信する。サー バ104はこの応答として、最大アクセス確認周期情報 通知408を送信し、最大アクセス確認周期の値(例え ば5分〉を通知する。この通信はUDPによってもTC Pによってもよく、LAN106側に接続された機器1 ①1から開始されるため、NAPT機能を備えたルータ 103を越えて支障なく通信できる。

【0077】次に、機器101は2種類の通知UDPバ ケットA、B (410、409) を基々周期的に送信す る。2種類のパケットA、Bの差異は、通知UDPパケ ットAが最終アクセス時間を更新する機能を持っている のに対し、通知UDPバケットBは最終アクセス時間を 更新する機能を持たないことである。その他の点につい

24

ては同じである。

【0078】機器101から通知UDPバケットA (4 10)を送信する周期は先に取得した最大アクセス確認 周期の値(例えば5分)より小さい間隔で送られる。— 方、通知UDPバケットAまたはBのいずれかを送信す る周期はルータ103がUDPパケットのNAPTテー ブルをタイムアウトにより欲楽する時間よりも短く設定 する.

【0079】実施の形態の1においては通知UDPバケ ットは1種類しかなかったため、その送信周期は前記の 条件のうち周期の短いほうにあわせて設定する必要があ った。そのため、ルータ103のNAPTテーブルの破 棄時間が短い(例えば30秒)の場合。 通知UDPバケ ットが30秒周期以下の高頻度で送信され、その度ごと に最終アクセス時刻が更新されるため、ルータ103の WAN側のアドレス変更が無い場合でもエントリの更新 作業が行なわれ、サーバ負荷が増大するという問題があ った。本実施の形態は、最終アクセス時刻の更新周期 を、ルータ 1 0 3 の N A P T テーブルの破棄時間と関係 なく独立に設定することができ、負荷を削減しやすいと いう効果を有する。

【0080】通知UDPバケットA、Bは機器101に 固有に付与された緩器識別子である機器!Dを含む。通 することが可能であり、またそれらを善々媒体に萎縮し 30 如UDPパケットA、Bは、ルータ103により往路の NAPT変換が縮されてインターネットに送出され、サ ーバ104で受信される。NAPT変換の内容は実施の 形態のLと同様である。また、通知UDPバケットによ りルータ103内のNAPTテーブルがタイムアウトせ ず継続的に保持される点も同じであり、サーバ104内 のエントリに、機器101にパケットを送信するための アドレスが登録される点(ステップS421)。エント リ中の最新アクセス時刻の更新(ステップS422)に ついても実施の形態の1と同様である。ここまでのシー ケンスの実行により、通信の準備が完了する。

> 【0081】以上の通信準備が完了している状況で、蜷 末102から機器101に対する通信を開始する場合、 端末102はサーバ104に対し、「GET connect.com? i D=1234」のように機器 1 () 1 の機器 i Dをパラメー タに指定して、HTTPリクエストとして機器接続要求 411を送信する。なお、機器!D"1234"は蟾末102 が予め認識しているものとする。機器接続要求411を 受信したサーバ104は、ステップ\$423において、 指定された機器IDをキーにサーバ内に登録された機器 50 IDを検索し、機器 101が登録した対応エントリを得

信できる。

25

る。

【0082】次に、サーバ104はエントリ内の最終ア クセス時刻(図4参照)を確認し、それと現在時刻との 差が最大アクセス確認周期を超えている場合は機器接続 要求411を拒否し、最大アクセス確認園期以内の場合 は、ステップS424以後に進んで機器101に接続要 求UDPバケット412を送信する。この最終アクセス 時刻の確認により、第1の実施の形態と同様に、誤って 関係の無い別の機器に接続要求を行うことを回避できる 等の効果がある。

【0083】次にサーバ104は、ステップ\$424に おいて一意なセッション識別子を生成してサーバ104 内に保存する。さらに、サーバ104は緩器101に対 応するエントリからSA、DA、SP、DPの各アドレ スを取得し、これらを用いてセッション識別子をベイロ ードに含む接続要求UDPバケット412を送信する。 ことで、接続要求UDPパケット412は通知UDPパ ケットA(410)または道知UDPバケットB(40) 9) に対する応答として構成されているため、ルータ1 03において、復踏のNAPT変換が行なわれて機器1 01に転送される。

【0084】接続要求UDPパケット412を受信した 機器 10 1は、サーバ104に対してTCP接続要求4 13を送信する。TCP接続要求413についての詳細 な説明は省略するが、syn,ack/syn、ack パケットによって接続を確立する通常のTCP接続確立 季順である。TCP接続要求413はLAN側からWA N側に対して行なわれるものであるため、NAPT機能 を備えたルータ103を越えて支障なくTCP接続を確 立することができる。

【0085】以上によりサーバ104と機器101の間 でTCP接続が確立された後、機器101はそのTCP 接続上で、接続要求UDPバケット412により通知さ れたセッション識別子を、セッション識別子運知414 によってサーバ104へ返送する。サーバ104はセッ ション識別子を受信すると、ステップS425でセッシ ョン識別子の照合を行い、このセッション識別子が機器 接続要求411により生成されたものであり、従って畿 器銭続要求411に対するTCP接続確立が成功したこ とを検出する。

【0086】その後、サーバ104はHTTPリクエス ト411に対する応答としてHTTPレスポンス415 を端末102に送信する。このHTTPレスポンス41 5は、端末102に表示すべきHTMLコンテンツを含 **ふでおり、かつ、このHTMLコンテンツにはセッショ** ン識別子"5678"が、例えば「リ ンク」のようにリンクやボタンとして廻め込まれて いる。以上の手順により、端末102には微器101に 対応するページ(画像)が表示される。

【0087】次に、ユーザが表示されたページ内のリン クをクリックすると、"CET control.cqr?Session I D=5 678&Tanget=deviceFunc.cgikParam=abcdで等のようにを ッション識別子を含む月TTPリクエスト416が生成 されてサーバ104に送信される。サーバ104はHT TPリクエスト416を受信すると、指定されたcontro 1.cgiが起動し、セッション識別子"5678"を照合する (ステップS426)。 照合した結果、セッション識別 子"5578"のTCP接続が既に確立済みであることを検出 10 すると、サーバ104のcontrol.cgiは、HTTPリク エスト4.1.6の内容を「GET deviceFunc.coi?Paran=abc ずのように変換してHTTPリクエスト転送417とし てそのTCP接続上に転送する。このようにして、鑑末 102は、緩器101に対するHTTPリクエストを送

26

【0088】本発明の鑑末と機器間の通信転送におい て、上記で説明したような変換方式を用いると、端末は 従来のWebブラウザをなんち変更することなく動作可 能な上、機器上の"deviceFunct.com"等の所述のcaiと"Pa ram=abcd*等の所望のバラメータを指定して起動させる HTML 文書を機器が自由に記述することが可能になる など、優れた効果を持つ。

【0089】HTTPリクエスト転送417を受信した 機器101は、その応答としてHTTPレスポンス41 8を返信する。この動作について図6を用いて詳細に説

【0090】図6に示すように、機器101は転送モジ ユール501とWebサーバモジュール502を構え る。転送モジュール501はサーバ104との間で本発 明の通信プロトコルによる通信を行なうためのモジュー ルであり、We bサーバモジュール5 02は通常のWe bサーバである。転送モジュール501は前述の様に、 接続要求UDPバケット412を受信してTCP接続要 求413を行い、HTTPリクエスト転送417を受信 する。この際の転送モジュール5()1の通信方向に注目 すると、TCP接続を要求(413)する一方でHTT Pリクエスト(417)を受信しており、クライアント からTCP接続を要求され且つHTTPリクエストを受 信する通常のWebサーバとは通信の方向が異なる。本 実施の影應では、転送モジュール501がこの方向の達 いを吸収し、翼きりサーバモジュール502に対し、ソ ケット等を通じて内部的にHTTPリクエスト503の 送信、HTTPレスポンス504の受信を行なうこと で、適篤のWe bサーバを用いて、本発明のHTTP通 信手順が実装できるという効果を有する。

【0091】図5に戻り、次に、サーバ104により、 HTTPレスポンス418がHTTPレスポンス転送4 19として端末102に返送される。HTTPレスポン ス転送419に含まれるHTMLコンテンツには、セッ 50 ション識別子がリンクやボタンとして埋め込まれてお

り、手順416~419と同様の手順を繰り返すことに より、鑑末102から機器101に対して継続的にHT TPによるアクセスを行なうことが可能になる。この通 信のHTMLコンテンツ生成は機器101で行なわれ、 コンテンツ表示と操作は端末102で行なわれることに より、鑑末102から機器101を自由に操作したり、 コンチンツを取得したりできる。

【0092】最後に、通信が完了すると、サーバ104 または織器101がTCP切断420を行い、TCP接 続の切断を行なって一連のシーケンスが完了する。

【10093】以上説明したように本実施の形態によれ は、第1の実施の形態同様、プライベート! アアドレス を持つLAN内の鍵器101に対し、インターネット上 の端末102から任意のタイミングで自由に通信を開始 できる。これにより、端末としてWe bブラウザを搭載 したPCや携帯電話により、家庭内の機器を自由に操作 したり、コンテンツを取得することができる。

【0094】また、第1の実施の形態同様、ルータ10 3は通常のNAPT動作のみを行なえばよく、静的NA T/NAPT設定等が不要なため、享前にユーザがルー タに対して複雑な設定を行なう必要が無い。

【0095】また、第1の実施の形態同様、第3者から の攻撃を受けにくく、セキュリティが向上するという効 果を有する。

[10096]また、第1の実施の形態同様、ルータ10 3のWAN側接続のPPPやDHCPがタイムアウトす ることによってISPから切断されてしまうことを防 ぎ、いつでもインターネットから通信可能な状態に維持 するという効果を奏する。

[0097]また、第1の実施の形態同様、サーバ10 30 4における通知UDPバケット<u>A410</u>の受信<u>負荷</u>と通 信不可能なことを検出するまでの時間を、互いにトレー ドオプして自由に調整することが可能となる。

【10098】さらに、最終アクセス時刻を更新する機能 を持つパケットと待たないパケットの2種類の通知UD Pバケットを用意することで、上記の時間の調整を、ル ータ103のNAPTテーブルの破棄時間と関係なく独 立に行なうことができるという効果を育する。

[0099]また、第1の実施の形態同様、端末102 定して通信ができる。

【0100】また、第1の実施の形態同様、UDPパケ ットによるサーバ104の負荷の低さと、TCPバケッ トによる端末102と機器101との通信の信頼性を両 立することができる。

[0101]また、本実施の影態によれば、鑑末102 に通常のWebブラウザを搭載した端末を用い、機器1 01に通常のWebサーバを搭載してHTTPの応答を 実装することができるため、汎用性が高く、ユーザの使 い勝手のよい通信システムを低コストに構成できる。

【0102】なお、本実能の形態ではNAPTによって 説明したが、ルータ103がNATを行なっている場合 であっても、機器101とサーバ104の動作を変更す るととなしに、図5に示す通信シーケンスを支降無く突 現できる。また、本実施の形態において、ユーザがNA Tルータを用いず、緩器101を直接インターネット1 ①5に接続している場合であっても、機器101とサー バ104の動作を変更することなしに、図5のシーケン スが支障無く実現できる。さらに、本実施の形態におい 10 て、ユーザがプライベート [Pアドレスを使用する! S Pに加入し、その結果、ユーザのルータと「SPのルー タをあわせて多段のNATルータを介してインターネッ トによって接続されている場合でも、その各々の段のル ータにおいて通常のNATまたはNAPT動作が行なわ れ、やはり機器101とサーバ104の動作を変更する ことなしに、図5のシーケンスを支降無く実現できる。 【0103】なお、アドレス登録は通知UDPパケット に必須の機能ではなく、他の手段によってアドレス登録

28

を行なっても本発明の効果は失われないが、周期的な送 信が必要な、グローバルIPアドレスを登録するパケッ トとNATテーブルを維持するパケットの2種類を兼用 するため効率が良く、特に好適な構成である。 【O 1 0 4】なお、セッション識別子はHTTPリクエ

スト411に対しTCP接続を一意に対応付けられる範 **盥で一意であれば良く、例えばサーバ内で一意でなくと** も、機器IDと組み合わせた場合に一意であっても良 La.

【0105】また、『Pアドレスに『Pver6のアドレス を用いてもよい。この場合、LAN内からインターネッ トへのパケットとそのパケットに対する応答は透過する が、インターネットからしAN内へのパケットは透過し ないルータやゲートウェイを採用する限りにおいて本発 明は同じ効果を育する。

【0106】なお、本実施の形態では端末102はイン ターネットに直接接続されるように図示されているが、 端末 1 0 2 が LANに接続されていても端末 1 0 2 から 通信を開始する限りにおいてサーバ104に対する通信 に支障はないため、本発明の効果は同様に発揮される。 さらに、端末102に機器101と同様の機能を搭載す からは銭器10を指定するのみで容易に銭器101を指 40 れば、端末102と銭器101がともにLAN内にあっ ても互いに通信を開始することが出来る構成となり、完 全に対称な通信システムを構成できることは明らかであ

> [0107]なお、本実施の形態では機器101からの 接続先はサーバ104のみであり、サーバ104が端末 102と銭器101間の通信を転送したが、接続要求U DPバケット412により端末102のアドレスを通知 すれば、繊器101が端末102に対し直接TCP接続 要求413を送信する構成も可能である。この構成に魏 50 れば、端末102と機器101が直接通信を行なうこと

が可能になり、サーバ104の転送負荷が低減されるな と別の効果がある。

【0108】なお、本実施の彩騰においてザーバは端末と機器の通信の転送のみを行ったが、同時にサーバ自身がTCP接続を用いて機器と通信を行うことも可能である。このような構成によればサーバは端末に対して機器への通信機能を提供すると同時に、機器の設定や監視、ソフトウェアのアップデートを行うなど機器へのサービスを提供することも可能である。

【0109】なお、本実施の形態において機器1018 10 よびサーバ104をコンピュータで構成することができる。その際に、機器101とサーバ104に各々図4のシーケンスを実行させるコンピュータプログラムを作成することが可能であり、またそれらを蓄々場体に整論し配布することができる。これによれば汎用のコンピュータを用いて家庭外からの通信を実現することができる。

[0110] (実施の形態3) 本発明の通信システムの第3の実施の形態を説明する。本実施の形態のネットワーク接続は図2で示されたとおりである。アドレス付与も前述の実施の形態と同じであり、通信シーケンスのみが異なっている。本実施の形態では端末としてWebブラウザを備えたPCや携帯電話を用いており、これを用いてLANに接続された機器101とHTTPによる通信を行なって操作やコンテンツ取得などを行なう。

【0111】図?を参照して、本実能の形態の通信シーケンスを説明する。本実能の形態の通信シーケンスは、通知UDPパケットによって通信準備が行なわれるまでの手順は、図5で示した実施の形態2のシーケンスと同じである。図?にはそれ以降の手順を図示している。

【0112】端末102から機器101に対する通信を開始したい場合、端末102はサーバ104に対し、SSLでのTCP接続要求607を送信する。これにより通常のSSLの手順に従ってサーバ証明書通知608がサーバ104から端末102に送付されて、ステップS624で認証される。認証が成功すると暗号化通信が可能となる。続いて、第2の実施の形態と同じ手順に従って、機器接続要求609からTCP接続要求611までのシーケンスが実行される。

【0113】第2の実施の形態と異なる第1の点は、機器接続要求609が暗号化されていることである。これ 40により機器接続要求609に含まれる機器 I Dを秘題する点ができる。また、第2の異なる点は、ステップS626において乱数が生成されてサーバ内に保存され、さらに接続要求UDPパケット610により機器に通知される点である。

【0114】次に、銭器101がTCP/SSL接続要求611を送信し、サーバ104との間でTCP接続を接続する。これにより通常のSSLの手順に従ってサーバ証明書通知612がサーバ104から銭器101に送付されて、認証される(ステップS627)。認証が成50

功すると暗号化通信が可能となる。

【り115】以上によりサーバ104と機器1010間でSSLで暗号化されたTCP接続が確立された後、手順613~614の転送が行なわれて端末102にページが表示される。その後、ユーザによるトリガによりセッション識別子を使った手順615~618のHTTP通信の転送、及び手順619~622のHTTP通信の転送が行なわれる。これらのHTTPの転送の内容自体は実施の形態2と同じである。そのため、実施の形態2と異なる点を説明する。

30

【0116】本実施形態と実施の形態2の間の第1の差 異は、通信の暗号化がおこなわれていることである。こ れにより機器IDなどの、機器固有の情報やその他の価 値のある情報を秘密にすることができる。

【0117】本実施形態と実施の形態2の間の第2の差 異は、セッション識別子通知613において、セッション識別子に加えて、機器証明書と、サーバから接続要求 UDPパケット610によって送信された乱数とが引数 として通知される点である。機器証明書は機器101が 正当であることを証明するものである。機器証明書はス テップS628において検証され、正しい機器である場合のみ後続のステップが実行される。機器証明書か暗号 化されて送信できることは、本発明の方式にこのような 手順で機器証明書認証を組み合わせた場合に特に利点と なる。

[0118] さらに、ステップS628において、セッション識別子追知613の引数の乱数が、ステップS626においてサーバ内に保存してあった乱数と同じであるが否かを検証し、同じである場合のみ続くステップが実行される。これにより、接続要求UDPバケット610が本当にサーバが送信したものかどうかを確認でき、クラッカーが接続要求UDPバケット610を偽造した場合でも誤動作を防ぐことができる。

【0119】また、本発明の構成が単一のサーバを必ず経由する構成であるため、サーバ側にサーバ証明書をおいて暗号を確立する方式と組み合わせた場合、各機器、各端末に個別に証明書を置かずともサーバに置くだけで、複数の機器と複数の端末が存在して互いに接続しあうシステムにおいても互いを認証しあうことができる。これによりサーバ証明書の数を削減して管理を省力化できる。また、機器101とサーバ104間のTCP運信の方向が機器101側からTCP運信を関始する構成のため、サーバ104側に単一のサーバ証明書を備えればよく、特にSSLの適用に好適な構成である。

【0120】なお、HTTPリクエストとHTTPレスボンスの対毎に通信内容の秘匿必要性に応じて暗号化の適用非適用を変更することも可能で、これにより暗号化による負荷を最適化できる。本実施の形態はこれらの効果を第2の実施の形態に加えて保持する。

[0121]

31

【発明の効果】以上説明したように本発明では、プライベート | Pアドレスを持つしAN内の機器に、インターネット上の機器から望む時に自由に通信できる方法を提供し、その際、事前にユーザがルータに対して複雑な設定を行なわなくても良く、さらにルータのインターネット側アドレスが動的に割り振られていても容易に通信先機器を指定でき、またNATルータが多股の場合でも動作する方法を提供する。その際に、UDPパケットによる端末と機器との通信の信頼性を両立することができる。

【り122】また、静的NATを行なわないためにNAT第3者からの攻撃を受けにくくセキュリティが高く、サーバの通信負荷の調整が容易であり、通常のWebブラウザを搭載した機末とHTTP通信を採用した。汎用性が高くユーザの使い勝手のよい通信システムを低コストに構成することが可能になるなど。多くの顕著な効果が得られる

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の第1の実施の形態における通信シーケンスを示した図である。

【図2】 本発明の通信システムにおけるネットワーク 構成を示した図である。

【図3】 本発明の通信システムにおける通信パケット の内容を示した図である。

【図4】 本発明の通信システムにおけるサーバ内で登録される、機器ID、SA、DA等の各アドレス、最終アクセス時刻を含むエントリを示した図である。

【図5】 本発明の第2の実施の形態における通信シーケンスを示した図である。

【図6】 第2の実施の形態の通信システムにおける機 39 器の構成を示した図である。

【図?】 本発明の第3の実施の形態における通信シーケンスを示した図である。

【図8】 従来のNAT機能を持つルータの通信シーケンスを示した図である。

【図9】 従来のNAPT機能を持つルータの通信シーケンスを示した図である。

【符号の説明】

*101. 機器

102 端末

103 ルータ

104 サーバ

105 インターネット

106 LAN

107、407 最大アクセス確認周期情報要求

32

108、408 最大アクセス確認周期情報通知

109、409、410 道知UDPパケット

15 110、411.609 機器接続要求

111、412.610 接続要求UDPパケット

112、413.611 TCP接続要求

113、414.613 セッション識別子通知

415、614 機器接続応答

416、615 HTTPリクエスト

417、616.620 HTTPリクエスト転送

418、617.621 HTTPレスポンス

419、622 HTTPレスポンス転送

501 転送をジュール

- 502 Webサーバモジュール

612サーバ証明書通知

613セッション識別子通知

【妄約】

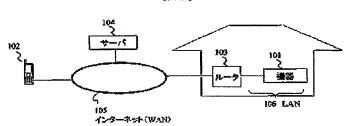
20

【課題】 LANとインターネット(WAN)が接続されたネットワーク環境においてWAN側の機器からLAN内の機器に所望のタイミングで容易に接続可能とする通信システムを提供する。

「解決手段」 機器101は定期的にサーバ104に対しUDPパケットを送信する。サーバ104は必要な時にこのUDPパケットに対する返信パケットとして通信を送ることで、サーバ104から機器101へのNATを越えた通信を行なうことができる。特に、サーバ104がまず機器101に対しUDPで接続要求111を送り、機器101はサーバ104からの接続要求111を受け、サーバ104に対してTCP接続112を行う。サーバ104は確立したTCP上で携帯電話機等の端末102と機器101間の通信(114~117)を制御する。

[図2]

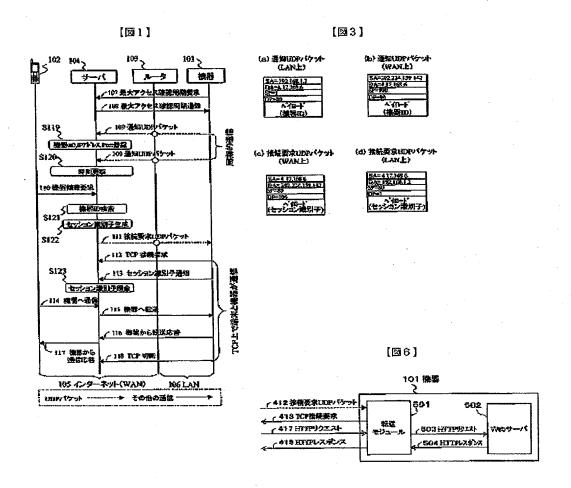
*



http://www6.ipdl.jpo.go.jp/tjcontentdb.ipdl?N0000=20&N0400=image/gif&N0401=/... 2003/

(17)

特許3445986

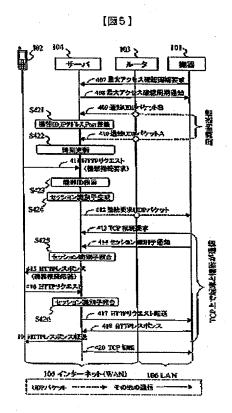


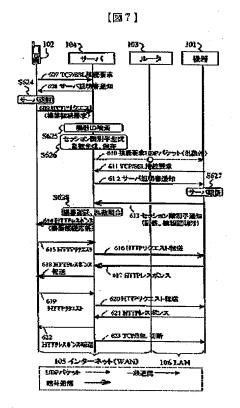
[図4]

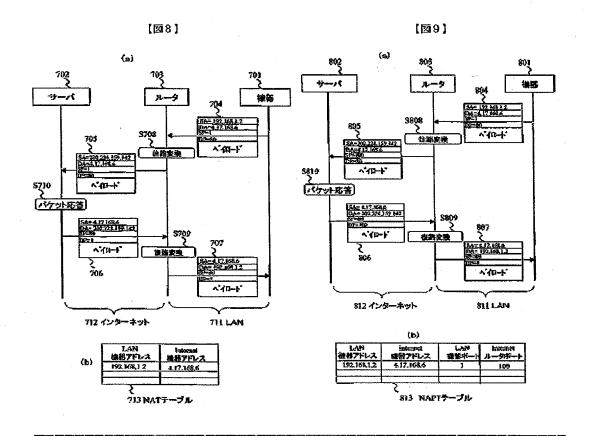
業後ID	SA	DA	\$P	9O	最終アクセス時期
1234	202.224.159.142	4.17.168.6	100	89	2002/10/10 14:00:00
	101	•••		***	•••
	i i				

(18)

特許3445986







フロントページの続き

(72) 発明者 山村 敏記

大阪府門真市大字門真1006香地 松下電

器產業株式会社内

(72)発明者 ▲浜▼弁 信二

大阪府門真市大字門真1995香地 松下電

器產業株式会社内

(72)発明者 願平 李司

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電

器產業株式会社内

(56)参考文献 特閱2000-59871 (JP、A)

特閱 平10-336177 (JP, A)

特闘 平8-314835 (JP, A)

特閱 平11-355302 (JP, A)

特閥2002-111735 (JP, A)

特閱2002-141954 (JP, A)

(58)調査した分野(Int.Cl.", DB名)

HG4L 12/56

H04L 12/65

GG6F 13/00